

$$d(n) = O(f(n)) \Rightarrow ad(n) = O(f(n)) \quad \forall \text{ costante } a > 0$$

$$\text{Es: } \log n = O(n) \Rightarrow \nexists \log n = O(1)$$

$$d(n) = O(f(n)), e(n) = O(g(n)) \Rightarrow d(n) + e(n) = O(f(n) + g(n))$$

$$\text{Es: } \log n = O(n), \sqrt{n} = O(n) \Rightarrow \log n + \sqrt{n} = O(n)$$

$$d(n) = O(f(n)), e(n) = O(g(n)) \Rightarrow d(n)e(n) = O(f(n)g(n))$$

$$\text{Es: } \log n = O(\sqrt{n}), \sqrt{n} = O(\sqrt{n}) \Rightarrow \sqrt{n} \log n = O(n)$$

$$d(n) = O(f(n)), f(n) = O(g(n)) \Rightarrow d(n) = O(g(n))$$

$$\text{Es: } \log n = O(\sqrt{n}), \sqrt{n} = O(n) \Rightarrow \log n = O(n)$$

$$f(n) = a_d n^d + \dots + a_1 n + a_0 \Rightarrow f(n) = O(n^d)$$

$$\text{Es: } 5n^7 + 6n^4 + 3n^3 + 100 = O(n^7)$$

~~non si~~

^{$O(n)$}
 Tempo lineare: il tempo di esecuzione dell'algoritmo è al più un
 fattore costante più le dimensioni dell'input

Es: calcolo del max di n numeri a_1, a_2, \dots, a_n

$$\text{max} \leftarrow a_1$$

$$\text{for } i = 2 \text{ to } n$$

$$\text{if } (a_i > \text{max})$$

$$\text{max} \leftarrow a_i$$

return max